PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-355280

(43) Date of publication of application: 24.12.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/28

H04L 7/00

7/08 H04L

H04Q 3/00

(21)Application number: 10-

(71)Applicant: MITSUBISHI

155547

ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

04.06.1998 (72) Inventor: TANAKA KENTARO

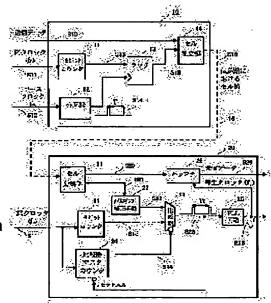
NAKAJIMA KOICHI

YAMADA **HIROTOSHI**

(54) SOURCE CLOCK REPRODUCING DEVICE, DATA TRANSMISSION EQUIPMENT, DATA RECEPTION EQUIPMENT AND DATA TRANSMISSION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a stable reproduced clock by reproducing a cycle while using a correction time stamp and a count value outputted from a counter, and reproducing a source clock while using the reproduced cycle. SOLUTION: Data transmission equipment 10 transmits a transmission time stamp S15 as the differential information of a count value S13 provided by counting up a mesh clock S11 and a cycle TS 14 provided by dividing the frequency of a source clock S12 through a transmission line 15. A time stamp correcting means 22



at data reception equipment 20 corrects the received transmission time stamp S15 and outputs a corrected time stamp S22. A four-bit counter 11 counts up the mesh clock S11 and outputs the count value S13. A comparator 23 reproduces the cycle while using the corrected time

stamp S22 and count value S13 and outputs a reproduced cycle TrS22. A PLL circuit 25 reproduces the source clock S12 while using the reproduced cycle TrS22 and outputs a reproduced clock S25.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-355280

(43)公開日 平成11年(1999)12月24日

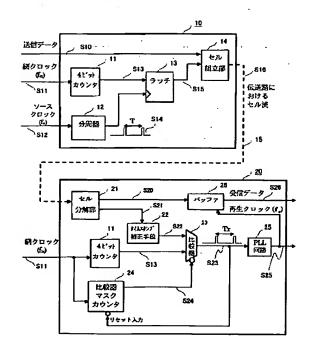
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	`F I				
H 0 4 L 12/2	3 .	H04L 1	11/20 D			
7/0)		7/00 Z			
7/00			7/08 Z			
H 0 4 Q 3/00			3/00	<i>:</i>	,	
		審查請求	未請求	請求項の数9	OL (全)	17 頁)
(21)出顧番号	特顧平10-155547	(71)出願人			·	
(22)出願日	平成10年(1998) 6月4日	(72)発明者	三菱電機株式会社 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 田中 健太郎			
		(1-7)272	東京都	 F代田区丸の内二 k式会社内	丁目2番3号	争 三
		(72)発明者	中島	} —		
			東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三 菱電機株式会社内			
		(72)発明者	が 田山	与利		
				F代田区丸の内= k式会社内	丁目2番3+	7 三
		(74)代理人			(外2名)	

(54) 【発明の名称】 ソースクロック再生装置、データ送信装置、データ受信装置及びデータ伝送システム

(57)【要約】

【課題】 いかなる状態においても再生クロックの乱れを抑え、再生クロックのジッタを軽減することを目的とする。

【解決手段】 網クロックをカウントアップして得られるカウント値とソースクロックを分周して得られる周期との差分情報でなる送信側で生成、送信されるタイムスタンプを伝送路を介して受信し、当該受信されたタイムスタンプを補正して補正タイムスタンプを出力するタイムスタンプ補正手段と、上記網クロックをカウントアップしてカウント値を出力するカウンタと、上記タイムスタンプ補正手段から出力される補正タイムスタンプと上記カウンタから出力されるカウント値とを用いて上記周期を再生し、再生周期を出力する比較器と、上記比較器から出力される再生周期を用いて上記ソースクロックを再生し、再生クロックを出力するPLL回路とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 網クロックをカウントアップして得られ るカウント値とソースクロックを分周して得られる周期 との差分情報でなる送信側で生成、送信されるタイムス タンプを伝送路を介して受信し、当該受信されたタイム スタンプを補正して補正タイムスタンプを出力するタイ ムスタンプ補正手段と、上記網クロックをカウントアッ プしてカウント値を出力するカウンタと、上記タイムス タンプ補正手段から出力される補正タイムスタンプと上 記カウンタから出力されるカウント値とを用いて上記周 10 期を再生し、再生周期を出力する比較器と、上記比較器 から出力される再生周期を用いて上記ソースクロックを 再生し、再生クロックを出力するPLL回路とを備える ことを特徴とするソースクロック再生装置。

【請求項2】 上記補正タイムスタンプを出力するタイ ムスタンプ補正手段は、順次受信される複数の上記タイ ムスタンプのうち一定周期間隔で受信される2つのタイ ムスタンプの差分を計算し、当該計算差分値を出力する 差分計算回路と、あらかじめ設定されるデフォルト差分 値を出力するデフォルト出力手段と、上記差分計算回路 20 から出力される計算差分値と上記デフォルト出力手段か ら出力されるデフォルト差分値のいずれかを選択し、差 分値として出力するセレクタと、前回出力した上記補正 タイムスタンプに上記セレクタから出力される差分値を 加算して新たな補正タイムスタンプを再帰的に生成して 出力する加算器とを備えることを特徴とする請求項1に 記載のソースクロック再生装置。

【請求項3】 上記タイムスタンプ補正手段は、リセッ ト時及び又は上記伝送路における障害発生時に検出信号 を上記セレクタに出力する検出手段を備え、上記セレク タは、上記検出手段から出力される検出信号に基づいて 上記デフォルト差分値を選択するように構成されること を特徴とする請求項2に記載のソースクロック再生装

【請求項4】 上記タイムスタンプ補正手段は、上記差 分計算回路から出力される計算差分値が所定の許容設定 範囲の値であるかを判定し、上記所定の許容設定範囲以 外の値である時に不正検出信号を上記セレクタに出力す る差分判定手段を備え、上記セレクタは、上記差分判定 手段から出力される不正検出信号に基づいて上記デフォ ルト差分値を選択するように構成されることを特徴とす る請求項2に記載のソースクロック再生装置。

【請求項5】 上記補正タイムスタンプを出力するタイ ムスタンプ補正手段は、順次受信される複数の上記タイ ムスタンプのうち一定周期間隔で受信される2つのタイ ムスタンプの差分を計算し、当該計算差分値を出力する 差分計算回路と、上記差分計算回路から出力される計算 差分値を記憶するレジスタと、上記レジスタに記憶され る計算差分値を含む複数の計算差分値を加算して総差分

ムスタンプに上記第1加算器から出力される総差分値を 加算して新たな補正タイムスタンプを再帰的に生成して 出力する第2加算器とを備え、上記カウンタは、上記網 クロックを入力として、上記第1加算器で加算される計 算差分値の数に対応するクロックを生成するクロック生 成手段とを備え、上記クロック生成手段で生成されるク ロックでカウントアップしてカウント値を出力するよう に構成されることを特徴とする請求項1に記載のソース クロック再生装置。

【請求項6】上記受信されたタイムスタンプを一旦蓄積 し、上記PLL回路から出力される再生クロッグに従っ て当該タイムスタンプを上記タイムスタンプ補正手段に 出力するタイムスタンプバッファを備えることを特徴と する請求項1に記載のソースクロック再生装置。

【請求項7】 網クロックをカウントアップして得られ るカウント値とソースクロックを分周して得られる周期 との差分情報でなるタイムスタンプを生成する送信タイ ムスタンプ生成手段と、複数の伝送データと上記送信タ イムスタンプ生成手段で生成されるタイムスタンプとを 用いて複数のセルを組み立てて送信する際に、上記タイ ムスタンプを構成する同一のタイムスタンプ情報を複数 のセルにマッピングするセル組立部とを備えることを特 徴とするデータ送信装置。

【請求項8】 網クロックをカウントアップして得られ るカウント値とソースクロックを分周して得られる周期 - との差分情報でなるタイムスタンプと伝送データとを含 むセルを伝送路を介して受信し、当該セルを分解してタ イムスタンプと伝送データを出力するセル分解部と、上 記セル分解部から出力されるタイムスタンプを構成する 複数の同一のタイムスタンプ情報のいずれかを参照して 上記タイムスタンプ情報を補い、当該タイムスタンプを 補正して補正タイムスタンプを出力するタイムスタンプ 補正手段と、上記網クロックをカウントアップしてカウ ント値を出力するカウンタと、上記タイムスタンプ補正 手段から出力される補正タイムスタンプと上記カウンタ から出力されるカウント値とを用いて上記周期を再生 し、再生周期を出力する比較器と、上記比較器から出力 される再生周期を用いて上記ソースクロックを再生し、 再生クロックを出力するPLL回路と、上記セル分解部 から出力される伝送データを一旦蓄積し、上記PLL回 路から出力される再生クロックに従って当該伝送データ を出力するバッファとを備えることを特徴とするデータ 受信装置。

【請求項9】 データ送信装置は、網クロックをカウン トアップして得られるカウント値とソースクロックを分 周して得られる周期の差分情報でなるタイムスタンプを 生成する送信タイムスタンプ生成手段と、伝送データと 上記送信タイムスタンプ生成手段で生成されるタイムス タンプとを用いてセルを組み立てて送信する際に、上記 値を出力する第1加算器と、前回出力した上記補正タイ 50 タイムスタンプを構成する同一のタイムスタンプ情報を

3

複数のセルにマッピングするセル組立部とを備え、デー タ受信装置は、上記セル組立部で組み立てられ、伝送路 を介して送信されたセルを分解し、タイムスタンプと伝 送データを出力するセル分解部と、上記セル分解部から 出力されたタイムスタンプを構成する複数の同一のタイ ムスタンプ情報のいずれかを参照して上記タイムスタン ブ情報を補い、当該タイムスタンプを補正して補正タイ ムスタンプを出力するタイムスタンプ補正手段と、上記 網クロックをカウントアップしてカウント値を出力する カウンタと、上記タイムスタンプ補正手段から出力され 10 る補正タイムスタンプと上記カウンタから出力されるカ ウント値とを用いて上記周期を再生し、再生周期を出力 する比較器と、上記比較器から出力される再生周期を用 いて上記ソースクロックを再生し、再生クロックを出力 するPLL回路と、上記セル分解部から出力される伝送 データを一旦蓄積し、上記PLL回路から出力される再 生クロックに従って当該伝送データを出力するバッファ とを備えることを特徴とするデータ伝送システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、送信側のソースクロック周波数を受信側で再生するソースクロック再生装置、データ送信装置、データ受信装置及びデータ伝送システムに関し、例えば、データ送信装置におけるソースクロックをタイムスタンプによって伝送し、データ受信装置でそのタイムスタンプからソースクロックを再生するソースクロック再生装置、及び、そのソースクロック再生装置を用いるデータ伝送システムに関するものである。

[0002]

【従来の技術】近年、ネットワークに対する高速化、マルチメディア化への要求が高まり、ATM(Asynchrono us Transfer Mode:非同期転送モード)技術の導入が進められている。しかし一方では、音声通信やテレビ会議等の既存のSTM回線サービスがあり、ATM網の普及に伴い、これらの回線サービスをATM網へ収容していく必要がある。ATM網を介して前記既存のSTM回線サービスを実現するには、送信側と受信側で回線のクロックを同期させる技術、すなわちソースクロック再生技術が必要となる。

【0003】従来のソースクロック再生技術として、例えば、特開平8-8918に開示されるクロック再生回路がある。図18は、従来のクロック再生回路の構成を示すブロック図である。図18を用いて動作を説明する。

【0004】ATM伝送系S1によって伝送されてくる 伝送情報であるセルが受信されると、SAR (Segmenta tion And Reassembly sublayer) ヘッダ分離部1におい てSARへッダS2が分離される。SARヘッダ分離部 1で分離されるSARヘッダS2は、規定のフォーマッ 50 るため、再生クロックが乱れる。

トにより、シーケンス番号と、周波数差分情報と、シーケンス番号及び周波数差分情報を保護するシーケンス番号保護とで構成されている。

【0005】シーケンス番号は、送信側においてセルの発生順に付加される番号系列である。シーケンス番号周波数差分情報検出部2により、SARへッダ分離部1で分離されたSARへッダS2からシーケンス番号S3と周波数差分情報S4が検出される。検出されたシーケンス番号S3はシーケンス番号監視部3によって監視され、シーケンス番号S3の不連続によりセル廃棄が検出される。そして、シーケンス番号監視結果信号S5として出力される。また、周波数差分情報管理予測処理部4によってシーケンス番号監視結果信号S5により、受信された周

【0006】ことで、セル廃棄あるいはセル遅延が発生しない通常の場合は、周波数差分情報管理予測処理部4から出力される周波数差分情報管理信号S6によって、受信された周波数差分情報S4が、メモリ5に記録されている最古の周波数差分情報の代わりに記録され、メモリ5にはM周期目の周波数差分情報と(M-1)周期目の周波数差分情報が記録される。

波数差分情報S4の管理が行われる。

【0007】また、M周期目の周波教差分情報を多重したセルの廃棄が発生した場合は、シーケンス番号監視部3からセル廃棄の発生を検知したシーケンス番号監視結果信号S5が周波数差分情報管理予測処理部4に対して出力される。すると、周波数差分情報管理予測処理部4によって、メモリ5に記録されているM周期目より前で正確に受信されたN周期目の周波数差分情報S4を用いてM周期目の周波数差分情報の予測値が演算処理により求められ、求められた周波数差分情報予測値S7はクロック再生部6に出力される。そして、クロック再生部6で周波数差分情報予測値S7を用いてソースクロックS9が再生される。

【0008】以上のように、従来のクロック再生回路によれば、ATM伝送系においてセル廃棄が発生した場合でも、このセル廃棄によるソースクロックの再生への影響の波及を抑制することができ、ソースクロックを安定して再生することができる。

40 [0009]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来のクロック再生回路は、そのクロック再生回路を備える装置の初期起動時に受信側の再生クロックが乱れるという問題があった。すなわち、従来のクロック再生回路は、セル廃棄あるいはセル遅延が発生しない正常時に受信した周波数差分情報を記憶し、セル廃棄やセル遅延等が発生した際に、上記正常時に記憶しておいた周波数差分情報を用いてクロックを再生する。したがって、初期起動時は受信側に周波数差分情報が記憶される前の状態であるため、再生クロックが乱れる。

【0010】また、受信側で再生する再生クロックには、必ずジッタが発生するという問題があった。すなわち、ATM伝送系において、クロックを再生する際に用いる周波数差分情報は、送信側でデジタル的に近似されているため、再生クロックを送信側のクロックと完全に一致させることはできないのである。

【0011】この発明は上記のような問題点を解決するためになされたもので、いかなる状態(正常時、初期起動時、リセット時、セル廃棄発生時、障害発生時、不正タイムスタンプ受信時、セル遅延時等)においても再生 10クロックの乱れを抑えることができ、再生クロックのジッタを軽減できるソースクロック再生装置、データ送信装置、データ受信装置及びデータ伝送システムを得ることを目的とする。

[0012]

【課題を解決するための手段】本発明に係るソースクロック再生装置は、網クロックをカウントアップして得られるカウント値とソースクロックを分周して得られる周期との差分情報でなる送信側で生成、送信されるタイムスタンプを伝送路を介して受信し、当該受信されたタイムスタンプを補正して補正タイムスタンプを出力するタイムスタンプ補正手段と、上記網クロックをカウントアップしてカウント値を出力するカウンタと、上記タイムスタンプ補正手段から出力される補正タイムスタンプと上記カウンタから出力されるオウント値とを用いて上記周期を再生し、再生周期を出力する比較器と、上記比較器から出力される再生周期を用いて上記ソースクロックを再生し、再生クロックを出力するPLL回路とを備えるものである。

【0013】また、次の発明に係るソースクロック再生 30 装置は、上記補正タイムスタンプを出力するタイムスタンプ補正手段に、順次受信される複数の上記タイムスタンプのうち一定周期間隔で受信される2つのタイムスタンプの差分を計算し、当該計算差分値を出力する差分計算回路と、あらかじめ設定されるデフォルト差分値を出力するデフォルト出力手段と、上記差分計算回路から出力される計算差分値と上記デフォルト出力手段から出力されるデフォルト差分値のいずれかを選択し、差分値として出力するセレクタと、前回出力した上記補正タイムスタンプに上記セレクタから出力される差分値を加算し 40 て新たな補正タイムスタンプを再帰的に生成して出力する加算器とを備えるものである。

【0014】また、次の発明に係るソースクロック再生 装置は、上記タイムスタンプ補正手段に、リセット時及 び又は上記伝送路における障害発生時に検出信号を上記 セレクタに出力する検出手段を備え、上記セレクタは、上記検出手段から出力される検出信号に基づいて上記デフォルト差分値を選択するように構成されるものであ

【0015】また、次の発明に係るソースクロック再生 50 出力するカウンタと、上記タイムスタンプ補正手段から

装置は、上記タイムスタンプ補正手段に、上記差分計算 回路から出力される計算差分値が所定の許容設定範囲の 値であるかを判定し、上記所定の許容設定範囲以外の値 である時に不正検出信号を上記セレクタに出力する差分 判定手段を備え、上記セレクタは、上記差分判定手段か ら出力される不正検出信号に基づいて上記デフォルト差 分値を選択するように構成されるものである。

【0016】また、次の発明に係るソースクロック再生 装置は、上記補正タイムスタンプを出力するタイムスタ ンプ補正手段に、順次受信される複数の上記タイムスタ ンプのうち一定周期間隔で受信される2つのタイムスタ ンプの差分を計算し、当該計算差分値を出力する差分計 算回路と、上記差分計算回路から出力される計算差分値 を記憶するレジスタと、上記レジスタに記憶される計算。 差分値を含む複数の計算差分値を加算して総差分値を出 力する第1加算器と、前回出力した上記補正タイムスタ ンプに上記第1加算器から出力される総差分値を加算し て新たな補正タイムスタンプを再帰的に生成して出力す る第2加算器とを備え、上記カウンタは、上記網クロッ クを入力として、上記第1加算器で加算される計算差分 値の数に対応するクロックを生成するクロック生成手段 とを備え、上記クロック生成手段で生成されるクロック でカウントアップしてカウント値を出力するように構成 されるものである。

【0017】また、次の発明に係るソースクロック再生 装置は、上記受信されたタイムスタンプを一旦蓄積し、 上記PLL回路から出力される再生クロックに従って当 該タイムスタンプを上記タイムスタンプ補正手段に出力 するタイムスタンプバッファを備えるものである。

【0018】さらにまた、次の発明に係るデータ送信装置は、網クロックをカウントアップして得られるカウント値とソースクロックを分周して得られる周期との差分情報でなるタイムスタンプを生成する送信タイムスタンプ生成手段と、複数の伝送データと上記送信タイムスタンプ生成手段で生成されるタイムスタンプとを用いて複数のセルを組み立てて送信する際に、上記タイムスタンプを構成する同一のタイムスタンプ情報を複数のセルにマッピングするセル組立部とを備えるものである。

【0019】さらにまた、次の発明に係るデータ受信装置は、網クロックをカウントアップして得られるカウント値とソースクロックを分周して得られる周期との差分情報でなるタイムスタンプと伝送データとを含むセルを伝送路を介して受信し、当該セルを分解してタイムスタンプと伝送データを出力するセル分解部と、上記セル分解部から出力されるタイムスタンプを構成する複数の同一のタイムスタンプ情報のいずれかを参照して上記タイムスタンプ情報を補い、当該タイムスタンプ補正手段と、上記網クロックをカウントアップしてカウント値を出力するオカウンクトート記点イススタンプ補正手段のと

出力される補正タイムスタンプと上記カウンタから出力 されるカウント値とを用いて上記周期を再生し、再生周 期を出力する比較器と、上記比較器から出力される再生 周期を用いて上記ソースクロックを再生し、再生クロッ クを出力するPLL回路と、上記セル分解部から出力さ れる伝送データを一旦蓄積し、上記PLL回路から出力 される再生クロックに従って当該伝送データを出力する バッファとを備えるものである。

【0020】さらにまた、次の発明に係るデータ伝送シ ステムは、データ送信装置に、網クロックをカウントア 10 ップして得られるカウント値とソースクロックを分周し て得られる周期の差分情報でなるタイムスタンプを生成 する送信タイムスタンプ生成手段と、伝送データと上記 . 送信タイムスタンプ生成手段で生成されるタイムスタン プとを用いてセルを組み立てて送信する際に、上記タイ ムスタンプを構成する同一のタイムスタンプ情報を複数 のセルにマッピングするセル組立部とを備え、データ受 症装置に、上記セル組立部で組み立てられ、伝送路を介 して送信されたセルを分解し、タイムスタンプと伝送デ ータを出力するセル分解部と、上記セル分解部から出力 20 されたタイムスタンプを構成する複数の同一のタイムス タンプ情報のいずれかを参照して上記タイムスタンプ情 報を補い、当該タイムスタンプを補正して補正タイムス タンプを出力するタイムスタンプ補正手段と、上記網ク ロックをカウントアップしてカウント値を出力するカウ ンタと、上記タイムスタンプ補正手段から出力される補 正タイムスタンプと上記カウンタから出力されるカウン ト値とを用いて上記周期を再生し、再生周期を出力する 比較器と、上記比較器から出力される再生周期を用いて PLL回路と、上記セル分解部から出力される伝送デー タを一旦蓄積し、上記PLL回路から出力される再生ク ロックに従って当該伝送データを出力するバッファとを 備えるものである。

[0021]

【発明の実施の形態】実施の形態 1. 以下、本発明の実 施の形態について図面を用いて説明する。なお、実施の 形態においては、送信されるタイムスタンプを送信タイ ムスタンプ、受信されるタイムスタンプを受信タイムス る伝送データを受信データとして説明する。

【0022】図1は、本発明の一実施の形態に係るデー タ伝送システムの構成を示すブロック図である。図1に おいて、10は、ATM網においてデータ通信を行うデ ータ送信装置であり、20は、データ受信装置である。 【0023】11は、網クロックS11でカウントアッ プし、カウント値S13を出力するカウンタであり、こ こでは4ビットカウンタを用いる。12は、ソースクロ ックS12を分周し、所定の周期パルスを生成する分周 器であり、ここでは、周期パルスとして周期T S14 50 本伝送レートは155.52Mbpsまたは622.0

を出力する。

【0024】13は、上記分周器12で生成される上記 周期パルスの周期T S14毎に上記4ビットカウンタ 11から出力されるカウント値S13をラッチ(保持) して、上記網クロックS11と上記ソースクロックS1 2を分周して得られる周期TS14との差分情報である 送信タイムスタンプS15を出力するラッチである。な お、本実施の形態において送信タイムスタンプ生成手段 は、上記4ビットカウンタ11、分周器12及びラッチ 13から構成される。

【0025】14は、送信データS10と上記ラッチ1 3から出力される送信タイムスタンプS15を用いてセ ルS16を組み立てて送信するセル組立部である。15 は、上記セル組立部14で組み立てられるセルS16を 伝送する伝送路である。

【0026】21は、上記伝送路15を介して上記デー タ送信装置10から送信されるセルS16を分解し、受 信データS20と受信タイムスタンプS21を出力する セル分解部である。22は、上記セル分解部21から順 次出力される受信タイムスタンプS21のうち連続する 2つの受信タイムスタンプS21の差分を計算し、その 差分値を用いて補正タイムスタンプS22を補正して出 ・ 力するタイムスタンプ補正手段である。

【0027】23は、後述する比較器マスクカウンタ2 4から出力されるイネーブル信号S24がアサートされ ている間、データ受信装置20の4ビットカウンタ11 から出力されるカウンタ値S13と上記タイムスタンプ 補正手段22から出力される補正タイムスタンプS22 とを比較して一致検出し、上記分周器 1 2 から出力され ・上記ソースクロックを再生し、再生クロックを出力する 30 た周期T S14を再生して再生周期Tr S23を出 力する比較器である。

> 【0028】24は、上記比較器23の動作を一定期間 無効とする比較器マスクカウンタであり、網クロックS 11でカウントアップして所定のしきい値を超えるとイ ネーブル信号S24をアサートし、上記比較器23から 再生周期Tr S23が出力されるとカウントをリセッ トする。

【0029】25は、上記比較器23から出力される再 生周期Tr S23を用いて位相帰還ループによってク タンプ、送信される伝送データを送信データ、受信され 40 ロックを再生し、再生クロックS25を出力するPLL 回路 (Phase Lock Loop回路) である。26は、上記セ ル分解部21から出力される受信データS20を一旦蓄 積し、上記PLL回路25から出力される再生クロック S25に従って受信データS26を出力するバッファで

> 【0030】次に、動作について説明する。なお、簡略 化のため、ソースクロックS12が1.544MHzの 場合を例として説明するが、ソースクロック周波数の範 囲を限定するものではない。また、ATM網における基

8 M b p s であるが、 TT C 標準 J T - I 3 6 3 によれば、 網クロック S 1 1 の周波数を f n、 ソースクロック S 1 2 の周波数を f s とした場合、 1 < f n / f s \leq 2 という制限がある。

【0031】このためここでは、網クロックS11の周波数は、155.52MHzを2の-6乗した2.43 MHzとする。また、TTC標準JT-1363に基づいて、カウンタとして4ビットカウンタ11を用い、タイムスタンプのビット幅を4とした場合について説明するが、それ以外のカウンタ、タイムスタンプのビット幅 10であっても良いことは言うまでもない。

【0032】データ送信装置10において、まず、4ビットカウンタ11から、網クロックS11で無条件にカウントアップしたカウント値S13が出力される。一方、分周器12から、ソースクロックS12を分周して得られる周期T S14が出力される。本実施の形態において、との周期T S14は、8セル分のデータ送出期間である。

【0033】すると、ラッチ13で上記分周器12から タイムスタンプ補正手段22に出力される。 出力される周期T S14毎に上記4ビットカウンタ1 20 【0040】上記受信タイムスタンプS21がタイムス 1から出力されるカウント値S13がラッチされ、送信 タンプ補正手段22に出力されると、タイムスタンプ補 タイムスタンプS15としてセル組立部14に出力され 正手段22において、順次入力される受信タイムスタンプS21か

【0034】本実施の形態において送信タイムスタンプの値は、網クロック換算による周期下の周期数に前回の送信タイムスタンプの値を加算し、16で割った余りである。前述のように周期下 S14は、セルS16の8セル分の送出期間に相当し、ソースクロック周波数の3008クロック分、すなわち1.948msである。これを網クロック換算すると、その値は4733または4334となる。この値に前回の送信タイムスタンプの値となる。

【0035】上記ラッチ13から送信タイムスタンプS 15がセル組立部14に出力されると、セル組立部14において、伝送データS10と上記送信タイムスタンプ S15を用いてセルS16が組み立てられ、そのセルS 16は伝送路15を介してデータ受信装置20に送出される。

【0036】図2はAAL(ATMアダプテーションレイヤ)タイプ1による53パイト長のセルの構成を示す概念図である。図2において、D1はATM伝送のヘッダ情報を格納する5パイトのATMヘッダ、D2は伝送情報のヘッダ情報を格納する1パイトのSARーPDUヘッダ(Segmentation And ReassemblyーProtocol Data Unitヘッダ)、D3は送信データを格納するSARーPDUペイロード、D4はタイムスタンプを格納するCSIピット(Convergence Sublayer Indicationピット)、D5はシーケンス番号を格納するSCフィールド(Sequenceフィールド)、D6は巡回冗長検査に用いる50

CRCフィールド (Cycric Redundancy Checkフィールド)、D7はパリティチェックに用いる偶数パリティで

【0037】セル組立部14によって、送信データS10はSAR-PDUペイロードD3、送信タイムスタンプS15はCSIピットD4にそれぞれマッピングされ、セルS16が組み立てられる。

【0038】また、図3はセル組立部14において、送信タイムスタンプをセルS16にマッピングする様子の例を示す概念図である。図3の場合、4ピットの送信タイムスタンプS15は1ピットずつの送信タイムスタンプ情報に分割され、8つのセルS16のうちSCフィールドD5が奇数であるセルのCSIピットD4にマッピングされる。

【0039】次に、データ受信装置20について説明する。まず、データ送信装置10から送信されたセルS16は、セル分解部21で分解され、受信データS20はバッファ26に出力され、受信タイムスタンプS21はタイムスタンプ補正手段22に出力される。

【0040】上記受信タイムスタンプS21がタイムスタンプ補正手段22に出力されると、タイムスタンプ補正手段22において、順次入力される受信タイムスタンプS21のうち前回の上記受信タイムスタンプS21と今回の受信タイムスタンプS21との差分が計算され、その差分値を用いて補正された補正タイムスタンプS22が比較器34に出力される。タイムスタンプ補正手段22の詳細な動作は後述する。

【0041】一方、4ビットカウンタ11からは、網クロックS11で無条件にカウントアップされたカウント30 値S13が比較器23に出力される。また、これと同時に比較器マスクカウンタ24でしきい値を超えるまで網クロックS11でカウントアップされ、しきい値を超えるとイネーブル信号S24がアサートされる。

【0042】上記イネーブル信号S24がアサートされている間、比較器23で、上記4ビットカウンタ11から出力されるカウント値S13と上記タイムスタンプ補正手段22から出力される補正タイムスタンプS22との一致検出が行われ、その結果から上記分周器12から出力された周期T S14を再生して再生周期TrS23が出力される。

【0043】 ここで、上記比較器マスクカウンタ24のしきい値は、周期T S14の取り得る最小値よりも若干小さめの値を用いる。例えば、周波数1.544MH zのソースクロックS12の伝達特性が±100ppm とした場合、周期T S14は網クロックS11換算で4733~4735クロック分である。したがって、上記しきい値としては4730程度を選択しておけばよい。このようにすることで、比較器23は再生周期TrS23を得ることができる。

(Sequenceフィールド)、D6は巡回冗長検査に用いる 50 【0044】そして、上記比較器23から再生周期Tr

2に入力される。

S23が出力されると、比較器マスクカウンタ24は リセットされる。また、上記比較器23から出力された 再生周期Tr S23がPLL回路25に入力される と、PLL回路25で上記再生周期Tr S23を用い て位相帰還ループによってクロックが再生され、再生ク ロックS25が出力される。すると、その再生クロック S25にしたがって上記バッファ26から受信データS 26が出力される。とのようにして、データ送信装置1 0の周期T S14をデータ受信装置20で再生周期T r S23として再生し、受信データを読み出すことが 10 できる。 .

【0045】次に、本実施の形態の主要部分である上記 タイムスタンプ補正手段22について詳細に説明する。 図4は上記タイムスタンプ補正手段22の構成を示すブ ロック図である。図4において、31はあらかじめ設定 されるデフォルト差分値S30を出力するデフォルト出 力手段であり、ととでは、セル分解部21から順次出力 - される受信タイムスタンプS21のうち連続する2つの 受信タイムスタンプの差分値として最も頻繁に発生する はセル分解部21から順次出力される受信タイムスタン プS21のうち連続する2つの受信タイムスタンプS2 1の差分を計算し、その計算差分値S31を出力する差 分計算回路である。

【0046】33aは検出信号を出力する検出手段であ り、ことでは、図示しないシステム監視部からのリセッ ト信号S32を検出し、リセット信号S32を検出した - 時にリセット検出信号S33を出力するリセット信号検 出手段である。例えば、上記システム監視部33aは、 システムの初期起動時、回線障害や装置故障発生からの 復旧時、ユーザによる装置のリセット時などのリセット 時に上記リセット信号S32を出力する。

【0047】34は上記差分計算回路32から出力され る計算差分値S31と上記デフォルト出力手段31から 出力されるデフォルト差分値S30のいずれかを選択 し、差分値S34として出力するセレクタであり、上記 リセット信号検出手段33aから出力されるリセット検 出信号S33に基づいて、リセット時は上記デフォルト 出力手段31から出力されるデフォルト差分値S30を 選択し、リセット時でないときは上記差分計算回路32 から出力される計算差分値S31を選択する。35は、 前回出力した補正タイムスタンプS22に上記セレクタ 34から出力される差分値S34を加算して新たな補正 タイムスタンプS22を再帰的に生成して出力する加算 器である。

【0048】タイムスタンプ補正手段22の動作につい て説明する。図5は図4の構成によるタイムスタンプ補 正手段22の正常時の動作概念を示す概念図である。上 記セル分解部21から出力された受信タイムスタンプS

【0049】すると、デフォルト出力手段31からデフ ォルト差分値S30がセレクタ34に出力される。-方、差分計算回路12からは上記セル分解部21から順 次出力される受信タイムスタンプS21のうち連続する

2つの受信タイムスタンプS21の差分が計算され、計 算差分値S31がセレクタ34に出力される。

【0050】例えば、前回、差分計算回路32に受信タ イムスタンプS21「14」が入力され、今回、受信タ イムスタンプS21「12」が入力された場合、計算差 分値S31は、「12-14=+14」となる。

【0051】正常時(リセット時でないとき)には、リ セット信号検出手段33aからリセット検出信号S33・ は出力されないため、セレクタ34では、差分計算回路 32から出力された計算差分値S31が選択され、差分 値S34が加算器35に出力される。

【0052】すると、加算器35で、上記セレクタ34 から出力された差分値S34が前回出力された補正タイ ムスタンプS22に加算されて、今回の補正タイムスタ :値「+14」をデフォルト差分値として出力する。32 20 ンプS22として出力される。例えば、上記セレクタ3 4から出力された計算差分値S31が「+14」であ り、前回出力された補正タイムスタンプS22が「8」 の場合、今回の補正タイムスタンプS22は「8+(+ 14)=6」となる。

> 【0053】このように正常時には、受信タイムスタン プS21から計算された計算差分値S31を用いて補正 タイムスタンプが生成され、比較器23に出力される。 【0054】次に、リセット時の動作について説明す る。図6は、図4の構成によるタイムスタンプ補正手段 30 22のリセット時の動作概念を示す概念図である。図6 において、S21aは、リセット時に受信した受信タイ ムスタンプである。

【0055】リセット時は、受信した受信タイムスタン プS21aが入力されている間、リセット信号検出手段 33aによってリセット信号S32が検出され、リセッ ト検出信号S33がセレクタ34に出力されている。

【0056】一方、リセット時においても正常時と同様 に、上記セル分解部21から出力された受信タイムスタ ンプS21がタイムスタンプ補正手段22の差分計算回 40 路32に入力されると、デフォルト出力手段31からデ フォルト差分値S30「+14」がセレクタ34に出力 され、差分計算回路12からは計算差分値S31がセレ クタ34に出力される。

【0057】すると、セレクタ34では、リセット信号 検出手段33aから出力されるリセット検出信号S33 に基づいて上記デフォルト出力手段31から出力された デフォルト差分値S30「+14」が選択され、これが 差分値S34として出力される。

【0058】そして、加算器35で、上記セレクタ34 21は、タイムスタンブ補正手段22の差分計算回路3 50 から出力された差分値S34が前回出力された補正タイ

ムスタンプS22に加算されて、今回の補正タイムスタ ンプS22として比較器23に出力される。このよう に、リセット時は、セレクタ34によってデフォルト出 力手段31から出力されるデフォルト差分値530が選 択されるため、リセット時の受信タイムスタンプS21 aは補正タイムスタンプS22に反映されない。

【0059】リセット時に受信した受信タイムスタンプ S21aは、システムの状態が不安定であり、受信のタ イミングが変動する。また、特にシステム初期起動時 は、受信タイムスタンプS21を受信する前の状態であ 10 る。よって、計算差分値S31を正確に計算することが できないため、リセット時の受信タイムスタンプS21 aは補正タイムスタンプS22に反映されないことによ り、タイムスタンプ補正手段22はリセット時に補正タ イムスタンプS22を生成することができ、データ受信 装置20は安定した再生周期Tr S23を再生するこ とができる。

【0060】その後、時間が経過してシステムが正常に なると、リセット信号検出手段33aでリセット信号が 検出されなくなる。すると、リセット信号検出手段33 aからリセット検出信号S33は出力されなくなり、前 ・ 述の正常時の動作と同様に、セレクタ34では、差分計 · 算回路32から出力される計算差分値S31が選択され るようになる。

【0061】以上のように本実施の形態によれば、デー タ受信装置で、連続する2つの受信タイムスタンプから 計算される計算差分値を用いて受信タイムスタンプを補 正し、補正タイムスタンプを生成することにより、安定 した再生クロックを得ることができる。

する2つの受信タイムスタンプから計算される計算差分 値を用いて補正タイムスタンプを生成し、リセット時に はあらかじめ設定されるデフォルト差分値を用いて補正 タイムスタンプを生成し、その補正タイムスタンプを用 いて送信側のソースクロックを再生することにより、正 常時に安定した再生クロックを得ることができるだけで なく、システムの初期起動時を含むリセット時ににも大 きなじょう乱を与えることがなく再生クロックを得るこ とができる。

【0063】なお、本実施の形態では、連続する2つの 40 受信タイムスタンプから計算差分値を計算する場合につ いて説明したが、これに限定されるものではない。計算 差分値は、一定周期間隔の受信タイムスタンプの差分値 であればよく、例えば、1つおきの受信タイムスタンプ の差分値であっても良い。との場合、再生クロックが安 定するまでの時間が多少増加するが、再生クロックのジ ッタを軽減することができる。

【0064】実施の形態2. 前述の実施の形態は、タイ ムスタンプ補正手段22にリセット信号検出手段33a を設け、リセット時にも安定した再生クロックを得るこ 50 ンプS21がタイムスタンプ補正手段22の差分計算回

とができるものであるが、次に、伝送路における障害が 発生した場合に安定した再生クロックを得ることができ る実施の形態を示す。

【0065】図7は、本実施の形態に係るタイムスタン ブ補正手段22の構成を示すブロック図である。前述の 実施の形態と同一又は相当部分に同一符号を付し、説明 を省略する。13bは検出信号をセレクタ34に出力す る検出手段であり、ことでは、図2に示されるSCフィ ールドD5に格納されるセルのシーケンス番号S35を 監視して障害を検出し、障害を検出した時に障害検出信 号S33をセレクタ34に出力する障害検出手段であ る。また、ことではシーケンス番号S35は、図1に示 されるセル分解部21から入力される。なお、障害とは シーケンス番号S35から検出可能な伝送路における障・ 害であり、セルが受信側に到達しないセルロス(セル廃 棄)、不要なセルが到達するセル誤挿入、セルの到達順 序が乱れるシーケンスエラー等の障害である。

【0066】セレクタ34は上記障害検出手段33bか ら出力される障害検出信号S33に基づいて、障害発生 時は上記デフォルト出力手段31から出力されるデフォ ルト差分値S30を選択し、リセット時でないときは上 記差分計算回路32から出力される計算差分値S31を 選択して、差分値S34を出力する。

【0067】動作について説明する。図8は、図7の構 成によるタイムスタンプ補正手段22の障害発生時の動 作概念を示す概念図である。図8において、S21b は、障害発生時に損失したタイムスタンプであり、デー タ受信装置にタイムスタンプが到達しなかったことを示

【0062】また、データ受信装置で、正常時には連続 30 【0068】正常時(障害が発生しないとき)は、障害 検査手段33bによって障害は検出されず、障害検出信 号S33がセレクタ34に出力されない。したがって、 上記セル分解部21から出力された受信タイムスタンプ S21がタイムスタンプ補正手段22の差分計算回路3 2に入力された後、デフォルト出力手段31からデフォ ルト差分値S30がセレクタ34に出力され、差分計算 回路32から計算差分値S31がセレクタ34に出力さ れると、セレクタ34では上記差分計算回路32から出 力された計算差分値S31が選択され、これが差分値S 34として加算器35に出力される。

> 【0069】すなわち、受信タイムスタンプS21が正 常に「3、1、14」と伝送されている間は、セレクタ 34 によって上記差分計算回路32から出力された計算 差分値S31が選択され、差分値S34として「+1 3、+14」が順に加算器35に出力される。

> 【0070】一方、障害発生時は、障害検査手段33b によってシーケンス番号S35から障害が検出され、障 客検出信号S33がセレクタ34に出力される。する と、上記セル分解部21から出力された受信タイムスタ

路32に入力された後、デフォルト出力手段31からデ フォルト差分値S30がセレクタ34に出力され、差分 計算回路32から計算差分値S31がセレクタ34に出 力されると、セレクタ34によって上記デフォルト出力 手段31から出力されたデフォルト差分値S30が選択 され、これが差分値S34として加算器35に出力され

【0071】すなわち、損失したタイムスタンプS21 bのように受信タイムスタンプが到達しなかった場合 は、セレクタ34によって上記デフォルト出力手段31 10 から出力されたデフォルト差分値S30「+14」が選 択され、差分値S34として「+14」が加算器35に 出力される。

【0072】上記セレクタ34から加算器35に差分値 S34が出力されると、前述の実施の形態と同様に、加 算器35で補正タイムスタンプS22が生成され、比較 器23に出力される。さらに、比較器23で上記補正タ イムスタンプS22を用いて再生周期Tr S23が再 生され、PLL回路25で上記再生周期Tr S23を 用いてクロックが再生され、再生クロックS25が出力 20 される。

【0073】以上のように本実施の形態によれば、デー タ受信装置で、正常時には連続する2つの受信タイムス タンプから計算される計算差分値を用いて補正タイムス タンプを生成し、障害発生時にはあらかじめ設定される デフォルト差分値を用いて補正タイムスタンプを生成 し、その補正タイムスタンプを用いて送信側のソースク ロックを再生するととにより、正常時に安定した再生ク ロックを得ることができるだけでなく、障害発生時、例 えば、伝送路において障害が発生しタイムスタンプが到 30 着しない場合にも大きなじょう乱を与えることがなく再 生クロックを得ることができる。

【0074】なお、本実施の形態では、連続する2つの 受信タイムスタンプから計算差分値を計算する場合につ いて説明したが、計算差分値は、一定周期間隔の受信タ イムスタンプの差分値であればよく、これに限定される ものではないことは言うまでもない。

【0075】実施の形態3.前述の実施の形態では、リ セット時や障害発生時にも安定した再生クロックを得る ことができるものであるが、次に、不正なタイムスタン プを受信した場合に安定した再生クロックを得ることが できる実施の形態を示す。

【0076】図9は、本実施の形態に係るタイムスタン ブ補正手段22の構成を示すブロック図である。前述の 実施の形態と同一又は相当部分に同一符号を付し、説明 を省略する。33 cは、差分計算回路 12 から出力され る計算差分値S32を監視し、計算差分値S32がタイ ムスタンプの差分値としての許容設定範囲の値であるか を判定し、許容設定範囲以外の値である時に不正なタイ

セレクタ34に出力する差分判定手段である。例えば、 タイムスタンプ差分値としての許容設定範囲は、+13 ~+15に設定される。

【0077】セレクタ34は上記差分判定手段33cか **ら出力される不正検出信号S33に基づいて、タイムス** タンプ差分値としての許容設定範囲以外の値が発生した 時は上記デフォルト出力手段31から出力されるデフォ ルト差分値S30を選択し、それ以外の時は上記差分計 算回路32から出力される計算差分値S31を選択し て、差分値S34を出力する。

【0078】動作について説明する。図10は、図9の 構成によるタイムスタンプ補正手段22において、タイニ ムスタンプ差分値としての許容設定範囲以外の値が発生 した時の動作概念を示す概念図である。

【0079】前述の実施の形態と同様に、上記セル分解 部21から出力された受信タイムスタンプS21がタイ ムスタンプ補正手段22の差分計算回路32に入力され ると、デフォルト出力手段31からデフォルト差分値S 30がセレクタ34に出力され、差分計算回路32から 計算差分値S31がセレクタ34に出力される。

【0080】とれと同時に、上記差分計算回路32から の計算差分値S31は、差分判定手段33cに出力され、 る。すると、上記計算差分値S31は差分判定手段33 cでタイムスタンプの差分値としての許容設定範囲の値 であるか判定される。

【0081】その結果、上記計算差分値S31が許容設 定範囲内の値である時は不正なタイムスタンプを受信し たと判定されず、差分判定手段33cから不正検出信号 S33は出力されない。この場合、セレクタ34では上 記差分計算回路32から出力された計算差分値S31が 選択され、これが差分値S34として加算器35に出力 される。すなわち、連続する2つの受信タイムスタンプ S21の差分値が+13~+15である場合は、セレク タ34によって上記計算差分値531が選択される。

【0082】一方、上記計算差分値S31が許容設定範 囲以外の値である時は不正なタイムスタンプを受信した と判定して、上記差分判定手段33cから不正検出信号 S33がセレクタ34に出力される。すると、セレクタ 34では上記不正検出信号S33に基づいて上記デフォ 40 ルト出力手段31から出力されたデフォルト差分値S3 0が選択され、差分値S34として加算器35に出力さ

【0083】すなわち、例えば、図10において、前回 の受信タイムスタンプS21が「14」であり、今回の 受信タイムスタンプS21が「9」である場合、計算差 分値S31は、「14-9=+11」となる。ところ が、「+11」は許容設定範囲(+13~+15)の範 囲外であるため、上記差分判定手段33cから不正検出 信号S33がセレクタ34に出力され、セレクタ34で ムスタンブを受信したと判定して不正検出信号S33を 50 は上記不正検出信号S33に基づいて上記デフォルト差 20

分値S30「+14」が選択される。

【0084】上記セレクタ34から加算器35に差分値 S34が出力されると、前述の実施の形態と同様に、加 算器35で補正タイムスタンプS22が生成され、比較 器23に出力される。さらに、比較器23で上記補正タ イムスタンプS22を用いて再生周期Tr S23が再 生され、PLL回路25で上記再生周期Tr S23を 用いてクロックが再生され、再生クロックS25が出力

【0085】以上のように本実施の形態によれば、連続 10 する2つの受信タイムスタンプから計算される計算差分 値がタイムスタンプ差分値としての許容設定範囲以外の 値である時に、あらかじめ設定されるデフォルト差分値 を用いて補正タイムスタンプを生成し、その補正タイム スタンプを用いて送信側のソースクロックを再生すると とにより、正常時に安定した再生クロックを得ることが できるだけでなく、タイムスタンプの差分値としての許 容設定範囲以外の値が発生した時、例えば、不正なタイ ムスタンプを受信した時にも大きなじょう乱を与えると とがなく再生クロックを得ることができる。

【0086】なお、本実施の形態では、連続する2つの 受信タイムスタンプから計算差分値を計算する場合につ いて説明したが、計算差分値は、一定周期間隔の受信ター イムスタンプの差分値であればよく、これに限定される ものではないととは言うまでもない。

【0087】実施の形態4.前述の実施の形態は、1つ の差分値から補正タイムスタンプを生成するものである が、次に、データ受信装置のカウンタのビット数を拡張 し、動作クロックを増加させ、複数の差分値から補正タ イムスタンプを生成する実施の形態を示す。

【0088】図11は、本実施の形態に係るタイムスタ ンプ補正手段22の構成を示すブロック図である。図1. 1 において、前述の実施の形態と同一又は相当部分に同 一符号を付し、説明を省略する。

【0089】36は、差分計算回路32から出力される 計算差分値S31を記憶し、さらに次の計算差分値S3 1が上記差分計算回路32から出力される時に1回前の 計算差分値S36として出力するレジスタである。

【0090】37は、上記差分計算回路32から出力さ れる計算差分値S31及び上記レジスタから出力される 1回前の計算差分値S36を加算して総差分値S37を 出力する第1加算器である。38は、前回出力した補正 タイムスタンプS22に上記第1加算器37から出力さ れる総差分値S37を加算して新たな補正タイムスタン プS22を再帰的に生成して出力する加算器である。

【0091】図12は、本実施の形態に係るデータ受信 装置20の構成を示すブロック図である。前述の実施の 形態と同一又は相当部分に同一符号を付し、説明を省略 する。27は、網クロックS11を入力として、上記第 **1加算器で加算される計算差分値の数に対応するクロッ**

クを生成するクロック生成手段である。ことでは、上記 第1加算器で2つの計算差分値が加算されるため、網ク ロックの2倍のクロックを生成する。

【0092】28は、上記クロック生成手段27によっ て生成されたクロックでカウントアップしたカウント値 S22を出力する拡張カウンタであり、ととでは、上記 クロック発生手段27によって動作クロック (網クロッ ク) が2 倍になるため、4 ビットカウンタを 1 ビット拡 張した5ビットカウンタを用いる。なお、本実施の形態 においてカウンタは、上記クロック生成手段27と上記 5ビットカウンタから構成される。タイムスタンプ補正 手段22は、前述の実施の形態と同様に、補正タイムス タンプS22を生成するが、ここでは5ビットに対応す る補正タイムスタンプを生成する。

【0093】動作を説明する。図13は、この場合のタ イムスタンプ補正手段22の動作の概念を示す概念図で ある。前述の実施の形態と同一又は相当部分に同一符号 を付し、説明を省略する。S31は差分計算回路32か ら出力された計算差分値であり、a、b、cの順で出力 される。S36は、上記計算差分値S31が出力される タイミングに合わせて、レジスタ36から出力された前二 回の計算差分値であり、d、e、fは、それぞれ上記 · a、b、cと同じものである。S37は、上記第1加算 器37から出力された総差分値である。

【0094】まず、前述の実施の形態と同様に、受信タ イムスタンプS21が差分計算回路32に入力される と、計算差分値S31が出力される。初期状態におい て、計算差分値S31a「+14」はレジスタ36に前 回の計算差分値S3.6 d「+14」として記憶される。 【0095】そして、次の受信タイムスタンプS21が 差分計算回路32に入力されると、差分計算回路32か ら計算差分値S31b「+14」が出力され、第1加算 器37に入力される。これと同時に、上記レジスタ36 から前回の計算差分値S36d「+14」が出力され、 第1加算器37に入力される。

【0096】すると、第1加算器37で上記計算差分値 S31b「+14」と上記前回の計算差分値S36d 「+14」が加算され、総差分値S37g「+28」が 第2加算器38に入力される。第2加算器38では、そ 40 の総差分値S37g「+28」が前回出力された補正タ イムスタンプ「11」に加算され、新たな補正タイムス タンプS22「7」が出力される。

【0097】このように、今回の計算差分値S31と前 回の計算差分値S36を加算した総差分値S37から拡 張ビットに対応する補正タイムスタンプS22を生成す ることで、補正タイムスタンプの誤差(変動)を平均化 し、再生周期Tr S23へ与える誤差を平均化するこ とがすることができ、再生クロックS25のジッタを軽 減するととができる。

【0098】すなわち、送信側でタイムスタンプをデジ

タル的に近似するととから、受信側で計算差分値に乱れ が生じる。例えば、計算差分値S31において計算差分 値S31cのみが「+13」となる。このため、受信側 の補正タイムスタンプを拡張しない場合は、この部分で 補正タイムスタンプにずれが生じ、この補正タイムスタ ンプを用いて生成する再生周期Tr S23に乱れ、再 生クロックS25にジッタが生じる。

【0099】とれに対して、受信側の補正タイムスタン プを拡張する場合では、総差分値S37で「+27」が 2回繰り返される。つまり、「+27」を通常の網クロ 10 ックに換算すると、「+13.5」であり、再生周期T r S23へ与える誤差を平均化することができる。し たがって、平均化された再生周期Tr S23を用いて クロック再生することができ、再生クロックS25のジ ッタを軽減することができる。

【0100】以上のように本実施の形態によれば、デー タ受信装置の4ビットカウンタを1ビット拡張し、動作 クロックを2倍に増加させ、今回の計算差分値と前回の 計算差分値を加算した総差分値から拡張ビットに対応す る補正タイムスタンプを生成することにより、誤差(変 20 動)の少ない補正タイムスタンプを生成することがで き、再生周期Tr S23へ与える誤差を平均化すると とができるため、再生クロックのジッタを軽減すること ができる。

【0101】なお、本実施の形態では、4ビットカウン タを1ビット拡張し、動作クロックを2倍に増加させ、 2つの差分値の総差分値から補正タイムスタンプを生成 する場合について説明したが、とれに限定されるもので はない。N(Nは自然数)ビットカウンタをk(kは自 然数)ビット拡張し、動作クロックをm倍(mは2のk 30 乗) に増加させ2 個の差分値の総差分値から補正タイ ムスタンプを生成するようにしても良い。

【0102】この場合、クロック生成手段は、拡張ビッ ト数kに対応するクロックを生成するように構成し、拡 張カウンタはN+kビットカウンタを用いる。また、タ イムスタンプ補正手段は、例えば、図14に示すような 構成にする。図14は、N+kビットカウンタを用いる 場合のタイムスタンプ補正手段の構成を示すブロック図 であり、図11と同一又は相当部分に同一符号を付し、 説明を省略する。

【0103】36は、差分計算回路32から出力される 計算差分値を記憶するレジスタ群であり、後述する2 *-1個のレジスタで構成される。361は、上記差分計 算回路32から出力される計算差分値831を記憶し、 さらに次の計算差分値S31が上記差分計算回路32か ら出力される時に1回前の計算差分値S361として出 力する第1レジスタである。362は、上記第1レジス タから出力される1回前の計算差分値S361を記憶 し、さらに次の計算差分値S31が上記差分計算回路3

て出力する第2レジスタである。同様に、363は、第 2 *- * レジスタから出力される 2 *- *回前の計算差分値を 記憶し、さらに次の計算差分値S31が上記差分計算回 路32から出力される時に2*-1回前の計算差分値S3 63として出力する第2*-1レジスタである。

【0104】とのように、データ受信装置のカウンタを kビット拡張し、動作クロックをm倍(mは2のk乗) に増加させ、k個の計算差分値を加算した総差分値から N+kビットに対応する補正タイムスタンプを生成する ととにより、加算する計算差分値の数kが大きいほど計 算量及びレジスタ数は増加するが、再生クロックのジッ タをより軽減することができる。

【0105】また、連続する2つの受信タイムスタンプ から計算差分値を計算する場合について説明したが、計 算差分値は、一定周期間隔の受信タイムスタンプの差分 値であればよく、これに限定されるものではないことは 言うまでもない。

【0106】実施の形態5. 前述の実施の形態は、デー タ受信装置にセルが到達するタイミングに応じて補正タ イムスタンプを生成するものであるが、次に、セル遅延 ゆらぎに応じて補正タイムスタンプを生成する実施の形 態を示す。

【0107】図15は、本実施の形態に係るデータ受信 装置20の構成を示すブロック図である。 前述の実施の 形態と同一又は相当部分に同一符号を付し、説明を省略 する。バッファ26は、セル分解部21で分解されて出 力される受信データS20を蓄積するデータバッファと 受信タイムスタンプS21を蓄積するタイムスタンプバ ッファとから構成され、上記受信データS20及び受信 タイムスタンプS21を一旦蓄積し、PLL回路25か ら出力された再生クロックS25に従って受信データS 26及び受信タイムスタンプS21を出力する。

【0108】動作について説明する。データ送信装置1... 0から送信されたセルは、セル分解部21で受信データ S20と受信タイムスタンプS21に分解され、上記分 解された受信データS20及び受信タイムスタンプS2 1は、バッファ26に蓄積される。との時、バッファ2 6には伝送路のセル遅延ゆらぎの状況に応じて1又は複 数の受信タイムスタンプS21が蓄積される。

【0109】上記パッファ26に蓄積された受信タイム スタンプS21は、PLL回路25から出力される再生 クロックS25に従って読み出され、タイムスタンプ補 正手段22に出力される。

【0110】以降、前述の実施の形態と同様に、タイム スタンプ補正手段22から補正タイムスタンプS22が 比較器23に出力され、比較器23で再生周期Tr S 23が再生される。そして、PLL回路25で上記再生 周期Tr S23を用いてクロックが再生され、再生ク ロックS25が出力される。

2から出力される時に2回前の計算差分値S362とし 50 【0111】以上のように本実施の形態によれば、受信

タイムスタンプをバッファに一旦蓄積し、再生クロック に従ってバッファから読み出すことにより、伝送路にお けるセル遅延ゆらぎの影響を受信タイムスタンプが受け ないようにすることができ、再生クロックの乱れを抑え ることができる。

【0112】実施の形態6.前述の実施の形態は、セル 組立部でセルに送信タイムスタンプをマッピングする際 に、シーケンス番号が奇数のセル(以下、奇数セルと称 す。)に送信タイムスタンプをマッピングするものであ るが、次に、シーケンス番号が偶数のセル(以下、偶数 10 セルと称す。)にも送信タイムスタンプをマッピング し、受信タイムスタンプの損失を補う実施の形態を示 す。

【0113】図16は、本実施の形態において、セル組 立部14が送信タイムスタンプをセルにマッピングする 様子を示す概念図である。前述の実施の形態と同一部分 に同一符号を付し、説明を省略する。セル組立部14 は、送信データとラッチ13から出力される送信タイム スタンプとを用いてセルを組み立てて送信する際に、上 ンプ情報を複数のセルにマッピングする。

【0114】動作を説明する。上記セル組立部14で は、4ビットの送信タイムスタンプS15を8つのセル にマッピングする際に、上記4ビットの送信タイムスタ ンプS15の各1ビットの送信タイムスタンプ情報を連 続する2つずつのセル(奇数セルと偶数セル)にマッピ ングする。すなわち、図16において、奇数セルC1に 送信タイムスタンプS15の1ピットの送信タイムスタ ンプ情報をマッピングした後、続く偶数セルC2にも同 じ1ビットの送信タイムスタンプ情報をマッピングす る。同様に、奇数セルC3と偶数セルC4、奇数セルC 5と偶数セルC6、奇数セルC7と偶数セルC8にそれ . . ぞれ同じ1ビットずつの送信タイムスタンプ情報をマッ ピングする。

【0115】データ受信装置20では、シーケンス番号 から検出可能な伝送路における障害、例えば、前述の障 害検出手段33bが奇数セルのセルロスを検出した際 に、偶数セルの受信タイムスタンプS21の情報を参照 して受信タイムスタンプの情報の損失を補う。

【0116】そして、タイムスタンプ補正手段22から 上記補った受信タイムスタンプの情報を用いて作成され た補正タイムスタンプが比較器23に出力され、比較器 23で再生周期Tr S23が再生される。さらに、P. LL回路25で上記再生周期Tr S23を用いてクロ ックが再生され、再生クロックS25が出力される。

【0117】以上のように本実施の形態によれば、送信 側で4ビットの送信タイムスタンプの各1ビットの送信 タイムスタンプ情報を連続する2つずつのセル (奇数セ ルと偶数セル)にマッピングし、受信側で奇数セルの伝 ムスタンプの情報を参照して受信タイムスタンプの情報 を損失を補うことにより、単発的なセルロスが発生して も、データ受信装置で受信タイムスタンプの損失を補う ことができ、安定した再生クロックを得ることができ

【0118】なお、本実施の形態では、4ビットの送信 タイムスタンプを8つのセルにマッピングする場合につ いて説明したが、これに限定されるものではなく、シス テムに応じて送信タイムスタンプのビット幅及びセル数 を変更しても、本実施の形態と同様の効果を得ることが

【0119】また、送信タイムスタンプの各1ビットの 送信タイムスタンプ情報を連続する2 つずつのセル (奇 数セルと偶数セル)にマッピングする場合について説明 したが、送信タイムスタンプ情報を複数のセルにマッピ ングするものであればよく、これに限定されるものでは

【0120】例えば、図17に示すように、奇数セルに 送信タイムスタンプS15の1ピットずつの送信タイム。 記送信タイムスタンプを構成する同一の送信タイムスタ 20 スタンプ情報をマッピングした後、次の8セル周期の偶 数セルに同じ送信タイムスタンプ情報をマッピングする ようにしても良い。これにより、複数のセルが損失した 場合にも、データ受信装置で次の8セル周期の受信タイ ムスタンプの情報を参照することにより、受信タイムス タンプの損失を補うことができる。さらにまた、奇数セ ルと偶数セルに関係なく同一の送信タイムスタンプ情報 を複数のセルにマッピングしても同様の効果を得ること ができる。

> 【0121】なお、本明細書では、発明の各実施の形態 30 について別個に記述したが、これらの構成を複数組み合 わせることも当然可能である。また、発明の各実施の形 態ではATM通信をモデルに記述したが、本発明の内容 はATM通信以外にも適用できるものである。

[0122]

【発明の効果】以上のように、本発明のソースクロック 再生装置によれば、網クロックをカウントアップして得 られるカウント値とソースクロックを分周して得られる 周期との差分情報でなる送信側で生成された送信タイム スタンプを伝送路を介して受信し、当該受信タイムスタ 40 ンプを補正して補正タイムスタンプを生成し、その補正 タイムスタンプを用いてソースクロックを再生すること により、安定した再生クロックを得ることができる。

【0123】また、次の発明のソースクロック再生装置 によれば、順次受信される複数の上記受信タイムスタン ブのうち一定周期間隔で受信される2 つの受信タイムス タンプの差分である計算差分値と、あらかじめ設定され るデフォルト差分値とのいずれかを選択し、当該選択し た差分値を用いて補正タイムスタンプを生成し、その補 正タイムスタンプを用いてソースクロックを再生すると 送路における障害を検出した際に、偶数セルの受信タイ 50 とにより、正常時に安定した再生クロックを得ることが

できるだけでなく、いかなる状態においても大きなじょ う乱を与えることがなく再生クロックを得ることができ

【0124】また、次の発明のソースクロック再生装置 によれば、リセット時及び又は伝送路における障害発生 時に、あらかじめ設定されるデフォルト差分値を選択し て補正タイムスタンプを生成し、その補正タイムスタン プを用いてソースクロックを再生することにより、正常 時に安定した再生クロックを得ることができるだけでな く、特に、初期起動時、リセット時、セル廃棄発生時及 10 び又は伝送路における障害発生時においても大きなじょ う乱を与えることがなく再生クロックを得ることができ

【0125】また、次の発明のソースクロック再生装置 によれば、順次受信される複数の上記受信タイムスタン プのうち一定周期間隔で受信される2つの受信タイムス タンプから計算される計算差分値がタイムスタンプ差分 値としての許容設定範囲以外の値である時に、あらかじ め設定されるデフォルト差分値を用いて補正タイムスタ クロックを再生することにより、正常時に安定した再生 クロックを得ることができるだけでなく、特に、タイム・ スタンプの差分値としての許容設定範囲以外の値が発生 した時、例えば、不正なタイムスタンプを受信した時に も大きなじょう乱を与えることがなく再生クロックを得 ることができる。・

【0126】また、次の発明のソースクロック再生装置 によれば、カウンタを拡張し、動作クロックを増加さ せ、過去の計算差分値を含む複数の計算差分値を加算し た総差分値を用いて補正タイムスタンプを生成すること 30 により、誤差 (変動) の少ない補正タイムスタンプを生 成することができ、再生周期へ与える誤差を平均化する ことができるため、再生クロックのジッタを軽減すると

【0127】また、次の発明のソースクロック再生装置 によれば、受信タイムスタンプをタイムスタンプバッフ ァに一旦蓄積し、再生クロックに従ってバッファから読 み出してタイムスタンプ補正手段に出力すことにより、 伝送路におけるセル遅延ゆらぎの影響を受信タイムスタ ンプが受けないようにすることができ、再生クロックの 40 置の構成を示すブロック図である。 乱れを抑えることができる。

【0128】さらにまた、次の発明のデータ送信装置に よれば、送信データと送信タイムスタンプとを用いてセ ルを組み立てて送信する際に、上記送信タイムスタンプ を構成する同一の送信タイムスタンプ情報を複数のセル にマッピングすることにより、受信側で受信タイムスタ ンプの損失を補うことができ、セル廃棄発生時又は障害 発生時にも安定した再生クロックを得ることができる。 【0129】さらにまた、次の発明のデータ受信装置に

信タイムスタンプ情報のいずれかを参照して上記受信タ イムスタンプ情報を補い、当該受信タイムスタンプを補 正することにより、セル廃棄発生時又は障害発生時にも 安定した再生クロックを得ることができる。

【0130】さらにまた、次の発明のデータ伝送システ ムによれば、送信側で送信データと送信タイムスタンプ とを用いてセルを組み立てて送信する際に、上記送信タ イムスタンプを構成する同一の送信タイムスタンプ情報 を複数のセルにマッピングし、受信側で受信タイムスタ ンプを構成する複数の同一の受信タイムスタンプ情報の いずれかを参照して上記受信タイムスタンプ情報を補 い、当該受信タイムスタンプを補正することにより、セ ル廃棄発生時又は障害発生時にも安定した再生クロック を得ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施の形態1に係るデータ伝送シス テムの構成を示すブロック図である。

【図2】 セルの構成を示す概念図である。

【図3】 本発明の実施の形態1において送信タイムス ンプを生成し、その補正タイムスタンプを用いてソース 20 タンプをセルにマッピングする様子を示す概念図であ る。

> 【図4】 本発明の実施の形態1に係るタイムスタンプ 補正手段の構成を示すブロック図である。

【図5】 タイムスタンプ補正手段の正常時の動作概念 を示す概念図である。

【図6】 タイムスタンプ補正手段のリセット時の動作 概念を示す概念図である。

【図7】 本発明の実施の形態2に係るタイムスタンプ 補正手段の構成を示すブロック図である。

タイムスタンプ補正手段の障害発生時の動作 概念を示す概念図である。

【図9】 本発明の実施の形態3に係るタイムスタンプ 補正手段の構成を示すブロック図である。

【図10】 タイムスタンプ補正手段の許容設定範囲以 外の計算差分値が発生した時の動作概念を示す概念図で ある。

【図11】 本発明の実施の形態4に係るタイムスタン ブ補正手段の構成を示すブロック図である。・

【図12】 本発明の実施の形態4に係るデータ受信装

【図13】 本発明の実施の形態4に係るタイムスタン ブ補正手段の動作の概念を示す概念図である。

【図14】 N+kビットカウンタを用いる場合のタイ ムスタンプ補正手段の構成を示すブロック図である。

【図15】 本発明の実施の形態5に係るデータ受信装 置の構成を示すブロック図である。

【図16】 本発明の実施の形態6において送信タイム スタンプを連続するセルにマッピングする様子を示す概 念図である。

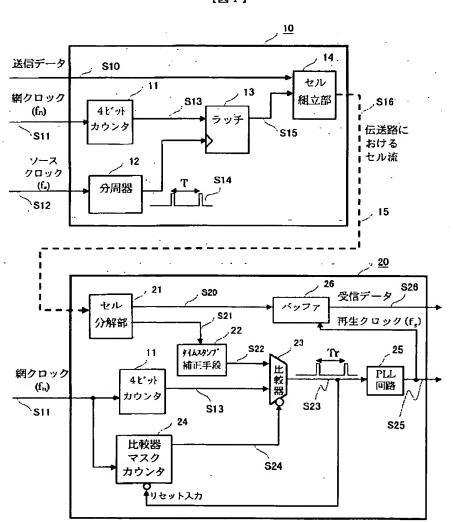
よれば、受信タイムスタンプを構成する複数の同一の受 50 【図17】 本発明の実施の形態6において送信タイム

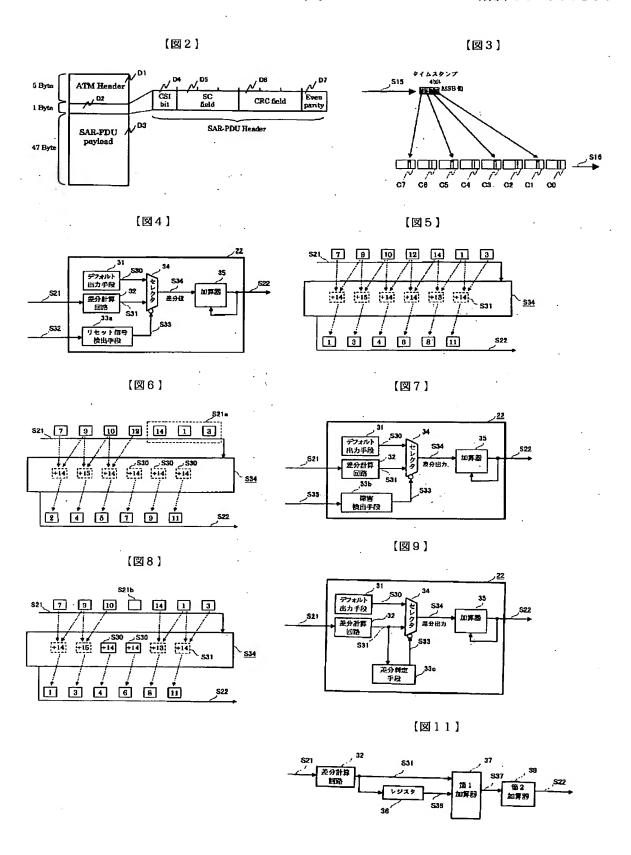
14 セル組立部

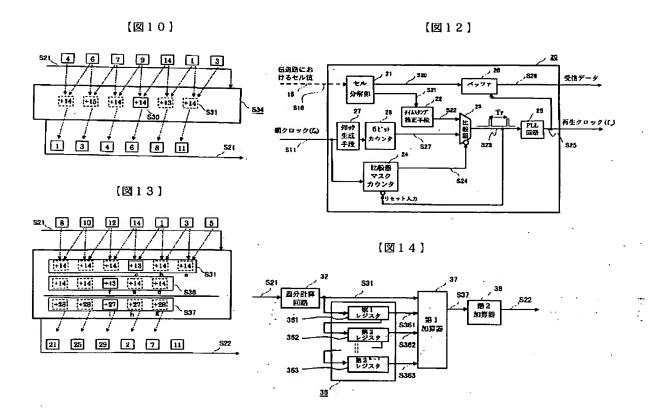
			20
スタンプを8周期のセルにマッヒ	ングする様子を示す概	*20 データ受信装置	21 セル分解部
念図である。		22 タイムスタンプ補正手	段 23 比較器
【図18】 従来のクロック再生	回路の構成を示すブロ	24 比較器マスクカウンタ	v 25 PLL回路·
ック図である。		26 バッファ	27 クロック生成手
【符号の説明】		段	
1 SARヘッダ分離部	2 シーケンス番号周	28 5ビットカウンタ	31 デフォルト出力
波数差分情報検出部		手段	
3 シーケンス番号監視部	4 周波数差分情報管	32 差分計算回路	33a リセット信号
理予測処理部		検出手段	
5 メモリ	6 クロック再生部	10 33b 障害検出手段	33 c 差分判定手段
10 データ送信装置	11 4ビットカウン	34 セレクター	35 加算器
夕	•	36 レジスタ・	37 第1加算器
12 分周器	13 ラッチ	38 第2加算器	C0~C15 セル・

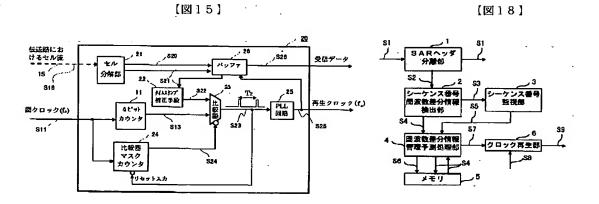
[図1]

15 伝送路

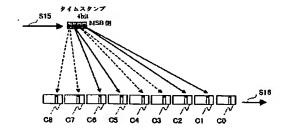








【図16】



【図17】

